

MICROPROGRAM CONTROLLER

Equivalent of Reference 3

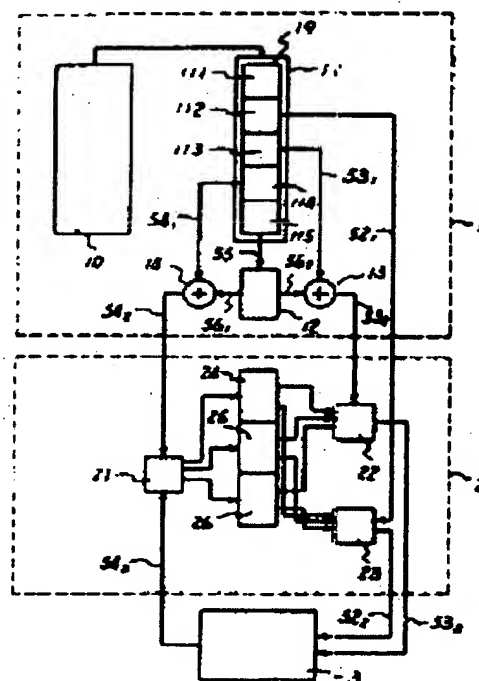
Patent number: JP58080740
 Publication date: 1983-05-14
 Inventor: WATANABE MASANOBU
 Applicant: NIPPON ELECTRIC CO
 Classification:
 - International: G06F9/22
 - european: G06F9/315
 Application number: JP19810179316 19811109
 Priority number(s): JP19810179316 19811109

Report a data error here

Abstract of JP58080740

PURPOSE: To realize an effective data transfer process during a stack operation, by adding a register selecting counter to a control part and therefore using all registers for the stack operation to attain both a pop operation and a push operation with an instruction.

CONSTITUTION: A microprogram controller is provided with a control part 1, register part 2 and arithmetic part 3. The control part 1 includes a microprogram storage part 10, microprogram decoding part 11, adders 13 and 14, and a counter 12. The register part 2 includes selecting parts 21-23 and registers 24-26. The counter 12 is controlled by a program instruction decoded at the part 1, and the registers 24-26 are selected by the counter 12. Thus both a pop operation and a push operation are realized with just an instruction and with the selection of the registers 24-26. In such a way, an effective data transfer process is ensured in a stack operation mode.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

⑨ 日本国特許庁 (JP)

⑩ 特許出願公開

⑫ 公開特許公報 (A)

昭58—80740

⑪ Int. Cl.³
G 06 F 9/22

識別記号

庁内整理番号
8120—5B

⑬ 公開 昭和58年(1983)5月14日

発明の数 1
審査請求 未請求

(全 4 頁)

⑭ マイクロプログラム制御装置

東京都港区芝五丁目33番1号日
本電気株式会社内

⑮ 特 願 昭56—179316

⑯ 出 願 人 日本電気株式会社

⑰ 出 願 昭56(1981)11月9日

東京都港区芝5丁目33番1号

⑱ 発 明 者 渡邊正信

⑲ 代 理 人 弁理士 内原晋

明 細 書

発明の名称 マイクロプログラム制御装置

特許請求の範囲

複数のレジスタからなるレジスタ部を有し、演算部との間のデータ転送をマイクロプログラム命令により制御する演算システムにおいて、前記レジスタの選択を、前記マイクロプログラム命令により制御されるカウンタの内容により行うことを特徴とするマイクロプログラム制御装置。

発明の詳細な説明

本発明は、マイクロプログラムにより制御される情報処理装置に関するものである。

従来、情報処理システムの中央処理装置におけるレジスタは、1個もしくは、2個のスタック専用レジスタと、直感スタック演算には使用できない複数の汎用レジスタから構成されていた。この方式では、スタック演算を実現するためには、前

記のスタック専用レジスタと主記憶装置上のメモリを使用しなければならず、中央処理装置と主記憶装置間でデータの転送を必ず必要とした。

一方、近年情報処理システムにおいて、半情造の探索や、逆ポリッシュ演算された式の実行等が必要となるスタック演算が急増してきた。

しかしながら、前述のスタック専用レジスタ方式では、スタック専用レジスタの個数が、スタック演算に必要なレジスタ数より少ないため、主記憶装置のメモリを使用してこの不足を賄っていた。これにより、スタック演算の実行を円滑に実行できないという欠点があった。

本発明の目的は、このような従来の欠点を除去せしめて、スタック演算のために必要とされる中央処理装置と主記憶装置間のデータ転送を回避するか、又はその転送回数をできるだけ少なくし、スタック演算処理を効率的に実行できるマイクロプログラム制御装置を提供することにある。

本発明によれば、複数のレジスタからなるレジスタ部を有し、演算部との間のデータ転送をマイ

クロプログラム命令により制御する演算システムにおいて、前記レジスタの選択を、前記マイクロプログラム命令により制御されるカウンタの内容により行なうことを特徴とするマイクロプログラム制御装置が得られる。

以下、本発明について実施例を示す図面を参照して説明する。

第1図は本発明の一実施例を示す構成図であり、本発明のマイクロプログラム制御装置は、制御部1、レジスタ部2、演算部3から構成され、制御部1は、マイクロプログラム記憶部10、マイクロプログラム命令生成部11、カウンタ12から成り、レジスタ部2は選択部21～23、レジスタ24～26からそれぞれ構成されることを示す。

まず、本発明のマイクロプログラム制御装置について概説する。

制御部1のマイクロプログラム命令生成部11は、マイクロプログラム記憶部10からマイクロプログラム命令19を取り出し、その命令が、レジスタの内容に関する演算処理であり、カウン

- 3 -

タ部D21が、演算部3での演算結果の出力データを設定すべきレジスタが、Dフィールド114とカウンタ12の内容により選択される。すなわち、選択部A23、選択部B22は、指定されたあるレジスタ24～26の内容を読み取りそのデータを演算部3に転送するものであり、選択部D21は、指定されたあるレジスタ24～26に、演算部3の結果データを設定するものである。

カウンタ12の値は、カウンタ変更フィールド115により制御される。つまり、カウンタ変更フィールド115の値が、その時点のカウンタ12の値に加算され新たなカウンタ値となる。

以上が、本発明のマイクロプログラム制御装置の概略的説明である。

次に、このマイクロプログラム制御装置によりスタック演算がどのようにして実現されるかの詳細な説明を行なう。

まず、第2図(a)、(b)、(c)、(d)を使って、スタック演算を説明する。

スタック演算は、現時点のスタックの先端のもの

タ12の内容によるレジスタ選択を行なう命令（以下、この命令をレジスタ選択演算命令と呼ぶ）かどうかをマイクロプログラム命令19の命令フィールド111より判断する。もし、その命令19がレジスタ選択演算命令である時は、マイクロプログラム命令19のBフィールド113かまたは、Dフィールド114で指定されるベースレジスタの値と、カウンタ12の値を、加算部13または14で加算した値に基づきレジスタ24～26の選択を行なう。この時Bフィールド113とDフィールド114のどちらを取出すかの決定は、命令フィールド111の内容で行なわれる。一方、Aフィールド112により、カウンタ12の内容とは独立に、レジスタ選択指定を行なうことができる。

ベースレジスタの値をBフィールド113から取り出すときは、選択部B22が、演算部3での演算処理の出力データとして、Bフィールド113とカウンタ12の内容により決定されるレジスタの内容を選択することを意味する。一方、ベースレジスタの値をDフィールドから取出すときは、選

- 4 -

取り出すポップ演算（第2図(c)のデータXを取り第2図(d)とする演算）と、現時点のスタックの先端のものの上に新たにデータを加えるプッシュ演算（第2図(b)にデータXをYの先に加えて第2図(c)とする演算）からなる。これらポップ演算とプッシュ演算は、本発明のマイクロプログラム制御装置を使って次のように実現される。

まず、初期状態として、カウンタ12に0が設定され、Bフィールド113とDフィールド114で指定されるベースレジスタは、レジスタ番号1のレジスタ24とするため、Bフィールド113とDフィールド114のいずれにも0（0＝レジスタ番号－1）が設定される。この時、あるデータZをスタックに加えるプッシュ命令は、Dフィールド114に0を、カウンタ変更フィールド115に1をそれぞれ設定することにより実現される。すなわち、この指定の下で、まず、Dフィールド114の値(0)が、Dバス54により、またカウンタ変更フィールド115の値(1)を加算したカウンタ値(1)がカウンタ値取出し線56によりそれぞれ加算部

- 5 -

- 6 -

第 2 図

